(19) 日本国特許庁 (JP)

(12)公表特許公報 (A)

(11)特許出願公表番号

特表平10-502229

(43)公表日 平成10年 (1998) 2月24日

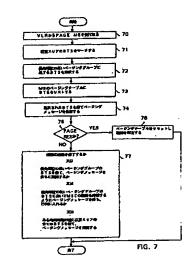
(51) Int. Cl. 6		識別記号	庁内整理番号	FI				
H04Q	7/22		76055 J	H04Q	7/04		J	
	7/28		7605-5 J	H04B	7/26	105	D	
	7/36							

(21)出願番号特願平8-502844(71)出願人 ノキア テレコミュニカシオンス オサ (86) (22)出願日平成7年 (1995) 6月26日ユキチュア(85)翻訳文提出日平成8年 (1996) 12月20日フィンランド エフイーエンー02600 コ スプー ウプセーリンカテュ 1(86)国際出願番号WO 9 6 / 0 1 0 3 0(72)発明者 ムルト ユハーニ			審查請求	未請求	予備審査請求	有	(全 24 頁)
(87)国際公開日 平成8年 (1996) 1月11日 フィンランド エフイーエンー00320 イルシンキ アルテューリ カンニストン (32)優先日 1994年6月28日 ティエ 3アー11 (74)代理人 弁理士 中村 稔 (外6名) (81)指定国 EP (AT, BE, CH, DE, DK, ES, FR, GB, GR, IE, IT, LU, M C, NL, PT, SE), AU, CN, DE, GB, JP, US	(86) (22) 出顧日 (85) 翻訳文提出日 (86) 国際出願番号 (87) 国際公開日 (31) 優先権主張番号 (32) 優先日 (33) 優先権主張国 (81) 指定国 DK, ES, FR, C	平成7年 (1995) 6月26日 平成8年 (1996) 12月20日 PCT/FI95/00369 WO96/01030 平成8年 (1996) 1月11日 943104 1994年6月28日 フィンランド (FI) EP (AT, BE, CH, DE,	(72)発明者	ユキ・フィン スプー ムルト フィン ルシン ティエ	チュア ランド エフイ・ ウプセーリン ユハーニ ランド エフイ・ キ アルテュー 3アー11	ーエン カテニ ーエン リープ	√−02600 エ

(54) 【発明の名称】移動通信システムの加入者ページング制御方法

(57) [要約]

本発明は、移動通信システムと、移動通信システムにおける加入者ページングメッセージの例解方法とに係る。移動通信システムのペースステーションは、トラフィック負荷に基づいて具なる優先順位をもつページンググループにグループ分けされ、所定のスレッシュホールド値より低いトラフィック負荷レベルをもつペースステーションが、そのスレッシュホールド値より高いトラフィック負荷レベルをもっペースステーションよりも、ページングメッセージを送信するためのペースステーションの機関において高い優先順位をもつようだする。移動ステーションのページングメッセージは、最初に、その移動ステーションのページングメッセージは、最初に、その移動ステーションの位置エリアの軽い負荷のペースステーション(71,72,73,74)を経て送信される。



【特許額求の範囲】

1. 移動ステーションと、ペースステーションと、移動サービス交換センターと 、移動ステーションの位置に関する情報を維持する加入者データペースとを備え た移動通信システムにおいて加入者ページングメッセージを制御する方法であっ て、

位置エリアのベースステーションをそれらのトラフィック負荷に基づいてグ ループ分けし、そして

移動ステーションのページングメッセージを、最初に、その移動ステーションの位置エリアの軽い負荷のペースステーションを経て送信することを特徴とする方法。

- 2. 移動ステーションが軽い負荷のペースステーションを経て送信されたページ ングメッセージに応答しない場合には、移動ステーションの位位エリアのより重 い負荷のペースステーションを経てページングメッセージを送信する前求項1に 記載の方法。
- 3. 移動ステーションが軽い負荷のベースステーションを経て送信されたベージ ングメッセージに応答しない場合には、移動ステーションの位置エリアのより重 い負荷のベースステーションのリソースが解除されるのを特徴するように待ち行 列にベージングメッセージを入れる防求項1に配載の方法。
- 4. 移動ステーションが軽い負荷のペースステーションを経て送信されたページ ングメッセージに応答しない場合には、通話処理を終了する静求項1に記載の方 法。
- 5. 優先限位の高いページンググループにおいては所定のスレッシュホールド値 に等しいかそれより軽い負荷を負荷をペースステーションにかけ、そして

優先即位の低いページンググループにおいては上配所定のスレッシュホール ド値より重い負荷をペースステーションにかける簡求項1、2、3又は4に配載 の方法。

6. ベースステーションに割り当てられたトラフィックチャンネルの教と、ベースステーションに受け取られるトラフィックチャンネルの教との比が所定のスレッシュホールド値に等しいかそれより小さいときには、ベースステーション

(4) 特表平10-502229

値と比較しそしてベースステーションをグループ分けするための手段(82)とを備えた耐水項8に配載の移動通信システム。

10. トラフィック負荷レベルを監視するための上配手段は、予約されたトラフィックチャンネルをカウントするためのベースステーション特有のカウンタ(84)を 備え、これらカウンタは、新たなトラフィックチャンネルがベースステーション に予約されたときに増加され、そしてトラフィックチャンネルがベースステーションにおいて解除されたときに減少される簡求項9に記載の移動通信システム。 11. 上配比較手段(82)は、ベースステーションに割り当てられたトラフィックチャンネルの数とベースステーションのトラフィックチャンネルカウンタ(84)の内容との比をカウントする手段と、この比を所定のスレッシュホールド値と比較する手段と、上配比が所定のスレッシュホールド値に等しいか又はそれより小さい

し又は上記比が上記所定のスレッシュホールド値より大きい場合は優先顧位の低いページンググループにグループ分けするための手段とを備えた簡求項10に配 戦の移動通信システム。

場合はペースステーションを優先順位の高いページンググループにグループ分け

を優先順位の高いページンググループに入れ、そして

ベースステーションに割り当てられたトラフィックチャンネルの数と、ベースステーションに受け取られるトラフィックチャンネルの数との比が上記所定のスレッシュホールド位より大きいときには、ベースステーションを優先順位の低いページンググループに入れる防求項5に記載の方法。

(3)

7. 移動ステーションをページングする上記段階は、

移動ステーションの位置エリアのペースステーションをサーチし、

それらペースステーションから、優先順位の高いページンググループに属するペースステーションを選択し、

優先順位の高いページンググループのペースステーションを経て移動ステー ションへページングメッセージを送信し、

移動ステーションから応答が受け取られる場合には、通話を確立し、

移動ステーションから応答が受け扱られない場合には、ページングメッセージを特ち行列に入れるか、或いは優先期位の低いページンググループのペースステーション又はその位置エリアの全てのペースステーションを経てページングメッセージを再送信する。

という段階を含む請求項5又は6に配載の方法。

- 8. 移動ステーション(MS)と、ベースステーション(BTS)と、移動サービス交換センター(MSC)と、移動ステーションの位置に関する情報を維持する加入者データベース(VLR)とを情えた移動選問システムにおいて、システムのベースステーション(BTS)は、それらのトラフィック負荷に基づいて異なる優先限位をもつベージンググループへと編成され、所定のスレッシュホールド値より低いトラフィック負荷レベルをもつベースステーションが、そのスレッシュホールド値より高いトラフィック自荷レベルをもつベースステーションよりも、ベージングメッセージを送信するためのベースステーションの選択において高い優先限位をもつようにしたことを特徴とする移動通信システム。
- 9. 各ペースステーションごとに個々にトラフィック負荷レベルを監視するため の手段(84,85)と、

各ペースステーションのトラフィック負荷レベルを上記スレッシュホールド

(5) 特赛平10-502229

【発明の詳細な説明】

移動通信システムの加入者ページング制御方法

発明の分野

本発明は、移動ステーションと、ベースステーションと、移動サービス交換センターと、移動ステーションの位置に関する情報を維持する加入者データベースとを備えた移動運信システム、及び核移動運信システムにおける加入者ベージングメッセージを制御する方法に係る。

先行技術の説明

移動通信システムによりカバーされる地理的エリアは、周波数の利用性を改善 するために小さな無線セルに分割される。セルにおいて、移動ステーションは、 セルのペースステーションを経て固定ネットワークと通信する。 移動ステーショ ンは、システム内において1つのセルから別のセルへと自由に移動することがで きる。このようなシステムの一例がデジタル移動徴點システムGSMである。移 動ステーションは、それが応答しなければならないページングメッセージをセル のペースステーションを経て送信することにより入呼びが通知される。全システ ムの全てのベースステーションを経てベージングメッセージを送信するのは合理 的でないので、固定ネットワークは、比較的小さなエリア内の移動ステーション の位置を知らればならない。固定ネットワークは、通常、1つ又は多数のセルよ り成る位置エリアと一般に称している大きなエリア内の移動ステーションの位置 を知る。移動ステーションは、新たな位置エリアへ移動したときに、位置エリア の加入者データベース、即ちビジター位置レジスタにおいて訪問加入者として登 録されると同時に、以前の位置エリアのビジター位置レジスタの登録が打ち消さ れる。更に、移動通信ネットワークは、通常、少なくとも1つの集中加入者デー タペース、即ち加入省データを永久的に記憶するホーム位置レジスタも備えてい る。新たな移動ステーションがビジター位置レジスタに登録されると、その移動 ステーションの加入者に関する加入者データがホーム位置レジスタから要求され ると同時に、ホーム位置レジスタにおける加入者位置データが更新され、このデ ータは、ビジター位置レジスタの精度で維持される。ビジター位置レジスタは、 適常、移動サービス交換センターと一体化され、多数の位置エリアを制御する。

移動ステーションの位置が位置エリアの精度でしか分からないときは、移動ス テーションは、入呼びを確立するために位置エリアの全ての無線セルを経てペー ジングされねばならない。

無線ネットワークプランニングの基本的な問題は、エリア内の予想される電點トラフィック量に対応するようにベースステーション装置をいかに設計するかである。エリア内の平均トラフィック量は、そのエリアにおける平均加入者移動度及び施度に相関している。しかしなから、エリアの一時的な加入者移動度及び加入者分布は1日の時間に基づいて大きく変化する。

加入者の移動により、特定のベースステーションに瞬間的な過負荷状態が生じると、それらのベースステーションを通して新たな適話を確立することができない。しかしながら、同じ位置エリアには、充分な空き容量をもつベースステーションがある。このような場合に、過負荷のベースステーションを経て送信されるベージングメッセージは、ベースステーションがリソースの欠如により適話確立を処理できない状態においてベースステーションと移動ステーションとの間に不要な信号トラフィックを生じさせる。

発明の要旨

この目的は、移動適信システムにおいて加入者ページングメッセージを制御する方法であって、位置エリアのペースステーションをそれらのトラフィック負荷に基づいてグループ分けし、移動ステーションのページングメッセージを、最初に、その移動ステーションの位置エリアの軽い負荷のペースステーションを経て送信することを特徴とする方法により違成される。

又、本発明は、システムのベースステーションがそれらのトラフィック負荷に 基づいて異なる優先類位をもつベージンググループに構成され、所定のスレッシュホールド彼より低いトラフィック負荷レベルをもつベースステーションが、そ のスレッシュホールド彼より高いトラフィック負荷レベルをもつベースステーシ

(8) 特表平10-502229

本発明は、位置エリア等を使用しそしてページングエリアか位置エリアと一体 化されたいかなる移動通信システムにも適用することができる。以下、本発明は ヨーロピアンデジタル移動通信システムGSM(移動通信用のグローバルなシス テム)により観明する。GSMシステムの構造及び動作は、GSM権契勧告及び 「移動通信用のGSMシステム(The GSM System For Mobile Communications)」 (M. モーリ及びM. ポーテット著、パライゼウ、フランス、ISBN:2-9 507190-7)に詳細に説明されている。

本発明を説明しそして理解するのに有用なGSMシステムの基本的な概念及び受薬の改つかを図1を参照して以下に述べる。GSM移動サービスを使用できるエリアをGSMネットワークは、1つ又は多数のMSCエリアより成り、MSCエリアは、1つの移動サービス交換センターMSCエリアより成り、MSCエリアは、1つの移動サービス交換センターMSCによりサービスされるエリアを指す。GSMネットワークのMSCエリアは、複数の位置エリアより成り、その各々は1つ又は多数の無貌セルより成る。セルは、システムにおける最小地域である。各ペースステーションBTSには多数のトラフィックチャンネルが割り当てられる。図3は、太い実線で位置エリアA、B、C、D、E及びFに分割されたセルラー無線システムの一部分を示す。次いて、各位置エリアAないしFは、多数の無線セルAn、An、Bn - Bn、Cn - Cn 、Dn - Dn 、En - En 及びFn - Fn より成る。

GSMネットワークは、一般に、移動ステーションに関する位置データのようなデータが永久的に配憶されたデータベースである1つのホーム位置レジスタHLRを備えている。又、システムは、多数のビジター位置レジスタVLRも備えている。ビジター位置レジスタVLRは、移動ステーションがそのVLRのエリアを訪問する時間中の移動ステーションに関する情報を記憶するデータベースである。VLRは、移動ステーションMSの位置を位置エリアの精度で知る。HLRは、移動ステーションMSがどのVLRを訪問するかを知り、そして移動ステーションMSに発信する通話に、正しい移動サービス交換センターMSCへのルート情報を与える。HLRは、VLRから必要なルート情報を得る。

図1は、2つのMSCエリアを示しており、その一方は、移動サービス交換セ

ョンよりも、ページングメッセージを送信するためのペースステーションの選択 において高い優先順位をもつようにすることを特徴とする移動通信システムにも なる。

本発明において、位間エリアのベースステーションは、それらのトラフィック 負荷によりベージンググループに分割される。その原理は、新たなベージングメ ッセージが、軽いトラフィック負荷をもつベースステーションを経て最初に送信 されるというものである。従って、システムに過負荷を与えない移動ステーショ ンに迫ちにサービスすることができる。移動ステーションが軽い負荷のベースス テーションを経て送信されたベージングメッセージに応答しない場合には、その ベージングメッセージは、位間エリアの重い負荷のベースステーションを経て送 信されてもよいし、又は過負荷のベースステーションにおいてリソースが解除さ れるのを特徴するために特ち行列に入れられてもよい。

本発明は、ベースステーションがリソースの欠如により遺話機立を処理できない状態においてベースステーションと移動ステーションとの間の不要な信号トラフィックを容易に防止する。

図面の簡単な説明

以下、添付図面を参照し、本発明の好ましい実施形態を詳細に説明する。

図1は、本発明による移動通信システムを示す図である。

図2は、公知の通話確立プロセスを示す信号図である。

図3は、無線ネットワークを位置エリア、無線セル及びページンググループに 分割するところを示す図である。

図4及び5は、本発明によりベースステーションをベージンググループに分割するところを示すフローチャートである。

図6は、本発明によるページング手順を示す信号図である。

図7は、本発明によるページング手順を示すフローチャートである。

図8は、本発明によるページング手順を実行する移動サービス交換センターの プロック図である。

好ましい実施形態の詳細な説明

(9) 特表平10-502229

ンターMSC1及びビジター位置レジスタVLR1を構え、そしてその他方は、移動サービス交換センターMSC2及びビジター位置レジスタVLR2を構えている。各センターMSCは、1つ又は多数のペースステーションシステムをカバーする。各ペースステーションシステムは、多数のペースステーションBTSを制御するペースステーションコントローラBSCを備えている。図1は、ペースステーションBTS1及びBTS2を制御するペースステーションコントローラBSC1と、ペースステーションBTS3及びBTS4を制御するペースステーションコントローラBSC2とを示している。各ペースステーションは、両方向無線接続を軽て、対応セルに位置する移動ステーションMSと選信する。

図2は、移動ステーションMSに意図された遺話がGSM推奨勧告に基づいて 確立される信号図である。先ず、移動サービス交換センターMS Cは、移動ステ ーションMSのための選話を受信し、そしてそれに一体化された対応するビジタ 一位置レジスタVLRへGSM推奨勧告に基づき質問を行っていると仮定する。 VLRは、少なくとも移動ステーションの識別子及び位置エリア情報を含むべー ジングコマンドPAGE MSをMSCに与えることにより移動ステーションの ページングを開始する。MSCは、メッセージPAG REQをペースステーシ ョンシステムBSSへ送信することにより無税経路において移動ステーションM Sのページングを開始する。このメッセージは、少なくとも、移動ステーション の激別子と、ページングメッセージを送信しなければならないセルノベースステ ーションの散別子のリストとを含んでいる。検言すれば、このリストは、VLR により与えられる位置エリアの全てのペースステーションを含む。ペースステー ションシステムBSSのペースステーションコントローラBSCは、そのリスト 上のペースステーションBTSを経て高周波のページングメッセージPAGEを 送信する。移動ステーションMSは、これに応答して、メッセージPAG RE Sを送信し、これは、ペースステーションBTS及びペースステーションコント ローラBSCを経て移動サービス交換センターMSCへ送られ、MSCは、次い で、ビジター位置レジスタVLRにプロセスアクセス要求を送信することにより 適話確立を開始する。GSM推奨勧告によれば、加入者Bに関する確証、暗号化 及び他の考えられる手順が次いで行われ、加入省へと移動ステー

特皮平10-502229

ションMSとの間に通話が確立される。

上記のように、移動ステーションMSへのページングメッセージは、位置エリアの全てのペースステーションを経て送信される。位置エリア内の一時的な加入 省移動及び加入者分布は1日の時間に基づいて大幅に変化するので、位置エリア のあるペースステーションには瞬間的な過負荷状態が生じ、それらペースステーションを経て第たな過話を確立できなくなる。それ故、それらペースステーションを経てページングメッセージを送信すると、ペースステーションと移動ステーションとの間に不要な信号トラフィックが生じる。というのは、ペースステーションは、リソース即ち空きトラフィックチャンネルの欠乏により過話の確立を完てすることができないからである。

本発明によれば、この問題は、ページングメッセージの送信をベースステーションネットワークの負荷レベルに基づいて制預することにより解決される。本発明の基本的な考え方は、位便エリアのベースステーションをベースステーションのトラフィック負荷に基づいてベージンググループに分割し、新たなベージングメッセージが、最初に、トラフィック負荷の軽いベースステーションを軽で送信されるようにすることである。

例えば、図3は、位置エリアA、B、C、D、E及びFを示している。ベース
ステーションネットワークは、この例においては、放影付けされたエリア31及
び32で示された2つの過負荷エリアを備えている。無線ネットワークは、セル
/ペースステーションのトラフィック負荷を連続的に監視し、そしてペースステーションをそれらのトラフィック負荷に基づき過負荷のページンググループ及び
軽い負荷のページンググループとに分割する。このようなグループ分けにより、
過負荷エリア31、32における散影付けされたセルのペースステーションは、
優先即位の低いページンググループとして分類され、一方、放影付けされない他
のセルは、優先順位の高いページンググループとして分類される。移動ステーションMSが、例えば、位置エリアAに位置すると仮定する。移動サービス交換センターMSCは、次いで、ビジター位置レジスタVLRから、位置エリア機別子
Aと、移動ステーションMSの敵別子とを受け取る。従来のネットワークにおい
ては、ページングメッセージが位置エリアAの全てのセルにおいて送信される。

特表平10-502229

本発明の好ましい実施形態においては、移動サービス交換センターMS Cは、図4及び5のプロック図に示すように、ペースステーションをトラフィック負荷に基づいてグループに異成する。無線ネットワークがアイドル状態にあるとき、例えば、それが設定されるときに、レジスタ及びカウンタは、次のように初期化される。Cカウンター0;CTレジスターM;Kレジスターk。ネットワークがスタートされるときには、トラフィックがないから、全てのBTSが優先頃位の高いページンググループに入れられる。ネットワークの動作中に、図4及び5の手届は、規則的に又は必要に応じて一度に1つのBTSで実行される。ステップ40において、BTSに適話が確立されるかどうか検査される。新たなセルがBTSに確立される場合には、プロセスがステップ41へ逸み、BTSのトラフィックチャンネルカウンタCが、通影で予約されたトラフィックチャンネルの数だけ増加される。次いで、プロセスは、ステップ42へ逸み、図5のグループ分けが実行される。

(12)

図5のステップ50において、BTSが優先原位の低いページンググループに属するかどうか検査される。もし属する場合には、ステップ51へ進み、カウンタCの内容(即ち、BTSで受け取ったトラフィックチャンネルの数)とレジスタCTの内容(BTSに割り当てられたトラフィックチャンネルの会数)との比がレジスタB3のスレッシュホールド値Kより大きいかどうか検査される。C/CT>Kの場合には、BTSは優先原位の低いページンググループに維持され、プロセスは、図4へ復帰する。ステップ51においてC/CT≤Kの場合には、BTSが優先原位の高いページンググループに属する。ことでプロセスは図4へ復帰する。ステップ50において、BTSが優先原位の低いページンググループに属することが注目される場合に、プロセスはステップ53において、C/CT>Kの場合には、プロセスはステップ54へ進み、BTSは優先原位の低いページンググループへ移行し、その後、プロセスは、図4へ復帰する。ステップ53において、C/CT≤Kの場合には、プロセスは、BTSが優先原位の高いページンググループへ移行し、その後、プロセスは、図4へ復帰する。ステップ53において、C/CT≤Kの場合には、BTSが優先原位の高いページンググループに絶対され、プロセスは、図4へ復帰する。

図4において、グループ編成42の後にプロセスはステップ43へ進む。対応

本発明による構成では、移動ステーションMSへのページングメッセージが、
扱い、優先期位の高いページンググループにある位置エリアAのセル、即ち良影付けされないセルにおいてのみ送信される。
最初に、ページングメッセージは、 優先期位の低いページンググループの全ての過貨荷セル、即ち良影付けされたセルAn、An、An及UAnにおいては送信されない。移動ステーションMSが 及影付けされないセルに位置して、ページングメッセージに応答する場合には、 通話確立が通常の仕方で完了される。
移動ステーションMSが良影付けされたセルに位置している場合には、ページングメッセージを受け取らず、それ故、それに応答しない。
多数の種々の選話処理戦略の1つが、以下に詳細に述べるように 無妨される。

本発明の好ましい実施形能を図4ないし8を参照して以下に説明する。 図8は 本発明による移動サービス交換センターMSCのブロック図で、本発明にとって 東要な要素のみを示している。図8のMSCは、デジタル交換機81を備え、こ れを領してMSCは、ベースステーションシステムBSS、他の移動サービス交 換センターMSC、公衆交換電話ネットワークPSTN、ピジター位置レジスタ VLR、等に接続される。交換機81は、通話を移動ステーションMSに接続す る。MSCの動作は、頚骶斜御コンピュータ82によって制御され、該コンピュ ータは、交換機SWの動作も制御する。 又、MSCは、異なるページンググルー プに対してペースステーションを選択するところのスレッシュホールド値Kを含 むKレジスタ83も備えている。移動サービス交換センターMSCのもとにある 各BTS (N個のベースステーション) は、BTSに割り当てられたトラフィッ クチャンネルの全数を含むそれ自身のCTレジスタ841-841を有する。更に 、移動サービス交換センターMSCのもとにある各BTSは、BTSから予約さ れたトラフィックチャンネルの数(即ち、トラフィック負荷)を示すCカウンタ 85,-85, も有する。又、多数のMS特有のページングテーブル86:-86. もあり、応答を受け取ることなく移動ステーションMSをページングしたところ のBTSの臓別子が記憶される。 通話制御コンピュータ82は、本発明によりこ れらレジスタ、テーブル及びカウンタを用いて、以下に述べるように、BTSを グループ分けすると共に、ページングメッセージの送信を制御する。

(13) 特表平10-502229

的に、BTSに湿筋が確立されない場合には、プロセスは、ステップ40からステップ43へ直接進む。ステップ43において、週間中にBTSにハンドオーバーが生じるかどうか検査される。ハンドオーバーが進行中である場合には、プロセスはステップ44へ進み、新たなBTSのカウンタCが増加されると共に、ステップ45においてBTSがグループ分けされる。次いで、古いBTSのカウンタCがステップ46において減少され、BTSは、ステップ46において図5に基づきグループ分けされる。グループ分け46Aの後に、プロセスはステップ47へ進む。対応的に、ステップ43において、BTSでハンドオーバーが進行しないことが検出された場合には、プロセスは、ステップ47へ進む。ステップ47では、BTSにおいて週間が解除されるかどうか検査される。週間の解除が進行中である場合は、BTSのカウンタCがステップ48で減少され、そしてBTSのグループ分けがステップ49において図5に基づき実行される。グループ分け49の後に、プロセスは終了となる。これは、ステップ47で、BTSにおいて週間の解除が進行中でないことが検出された場合にも生じる。

図6及び7は、移動ステーションMSに意図された週話に関して本発明によるページング手類を示している。図6において、ビジター位置レジスタVLRは、少なくとも移動ステーションMSの敵別子と、MSがページングされねばならない位置エリアとを含むページングコマンドPAGE MSをMSCへ送信することにより、MSのページングを関始する。次いで、移動サービス交換センターMSCは、図7のフローチャートに基づいて加入者ページングを制御する。ステップ70において、移動サービス交換センターMSCは、ビジター位置レジスタVLRからコマンドPAGE MSを受け取る。次いで、MSCは、ステップ71において、コマンドに示されたBTSをサーチし、そしてステップ72においてそれらの中から優先即位の高いページンググループに関するBTSを選択する。ステップ73において、選択されたBTSがMSのページングテーブル81に入れられる。次いで、移動サービス交換センターMSCは、少なくともMSの敵別子と、所与の位置エリアにおいて優先即位の高いページンググループに分類されたBTSの敵別子のリストとを含むページングメッセージPAG REQ HIGHをペースステーションシステムBSSに送信することにより、無機解路

において移動ステーションMSのページングをスタートする。BSSのペースステーションコントローラBSCは、そのリストのBTSを軽て無線矩路にページングメッセージPAGEを送信する。ステップ?5は、移動ステーションMSの応答PAG RESを特徴することを含む。ステップ?5において応答PAGRESが受け取られた(図6の破綻)場合には、プロセスはステップ?6へ進み、そこで、移動ステーションMSのページングテーブルがリセットされ、そしてプロセスアクセス要求をビジター位置レジスタVLRへ送信することにより遺話が確立される。

ステップ75において、広答メッセージPAG RESが、優先順位の高いペ ージンググループに属するBTSを経て移動ステーションMSから受け取られな い場合には、プロセスがステップ77へ進み、通話が選択された収略に基づいて 更に処理される。種々の戦略は、何えば、通話の処理を終了し、優先順位の低い ページンググループのペースステーションを経てページングメッセージを直ちに 再送信し、そして所定の時間周期の後に全てのペースステーションを経てページ ングメッセージを再送信することを含む。図6の信号図は、優先順位の低いペー ジンググループのBTSを経てページングメッセージが直ちに再送信される場合 を示す。MSCは、位置エリアのBTSから、MSのページングテーブル81に ないステーション(即ちページングメッセージがそれを経てまだ送信されていな い)を選択し、そしてこれらBTSの激別子をMSの激別子と共にページングメ ッセージPAG REQ LOWにおいてペースステーションシステムBSSに 送信する。BSSのペースステーションコントローラBSCは、所与のBTSを 経て無線経路にページングメッセージPAGEを送信する。移動ステーションM Sは、店客メッセージPAG RESで店客し、これに基づいて、MSCは、プ ロセスアクセス要求をBSCへ送信することにより通常の通話確立を開始する。

添付図面及びそれに関連した上配の説明は、単に本発明を説明するものに過ぎない。本発明による方法及び移動通信システムは、防水の範囲内でその細部を種々変更できることを理解されたい。

(16) 特表平10-502229

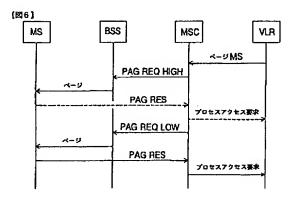


FIG. 6

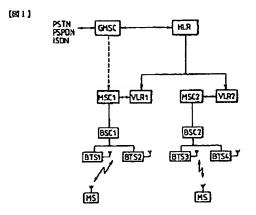


FIG. 1

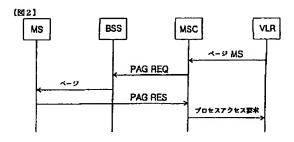


FIG. 2

(17) 特衷平10-502229

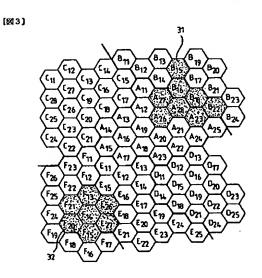
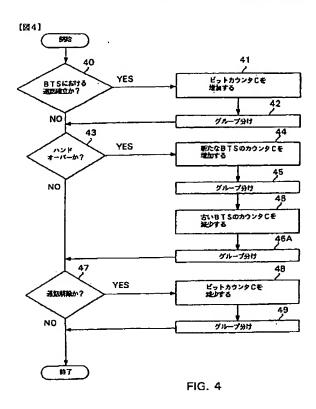


FIG. 3



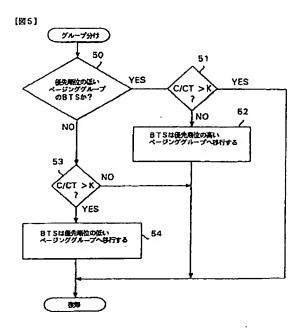
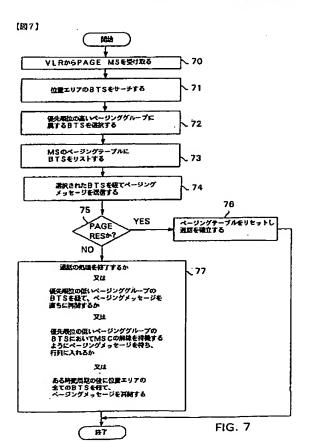


FIG. 5

(20) 特表平10-502229



(21) 特表平10-502229

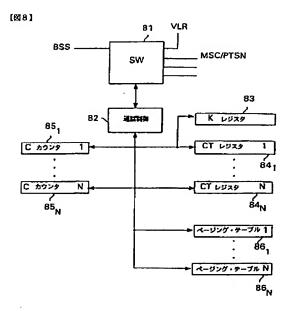


FIG. 8

【国際調査報告】

	INTERNATIONAL SEARCH REP	ORT	esternacional ap	plication No.
			PCT/F1 95/0	0369
A. CLAS	SIPICATION OF SUBJECT MATTER			
IPC6: F	1040 7/38 to Interesticasi Paint Classification (IPC) or to both I	utional durilloidos se	d tPG	
	OS SEARCHED			
>Cinimum d	ocumentation serected (charification system followed b	y dissiliaulon symbol))	
IPC6: 1				····
f	ties marked other than minimum decommutation to th "I,NO classes as above	e ezueca dust such decu	erents ars laduded i	n the fields exacting
Electronic d	ista bees constained charing the intermedional smarth (nam	of ann best and, who	ro practicalda, maro	h serent sues)
	WPI, INSPEC			
	MENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT			T
Category	Citation of document, with indication, where ac	propriate, of the reit	Want pessages	Relevant to chilm No.
x	EP 0454648 A2 (TELEFUNAKTIEBOLA/ AL), 30 October 1991 (30.10. line 11 - column 4, line 32 line 42 - column 4, line 57 line 24 - column 12, line 4	91). page 3.	column 4.	1-4,8
A				5-7,9-11
٨	BRITISH TELECON TECHNOLOGY JOURN 1991, 5 T 3 Chia, "Location paging in a third generation page 66	registration (and	8-11
X Forts	or dominists are listed in the continuation of Be	C. X See p	atent femily ease	.
"A" doctors	companies of classifications. It defining the process store of the set which is not considered perfectly relevants.			matelional filing dom or priority mriom tem excel to tapacytical materials
"B" MAN	comment has published on or allow the international filling date as which may there device on priority state(s) or which is withfully the published date of purchase district, or other reason (as specially)	"X" document of pa translations with step when the d	coccessed in Street Street of the Coccession of	stolered investige entered to the tovokys no investig
"O" docume	rentes que generany els rellaring to un card clictorium, une, militérica es ethus els particulant peter to ten échampionni l'Éting dute but bour viun ethy tune clusiment.	enting chelores of pe	primaler enhances the retre as in remi-re per des or more criter such a spence stilled in th her of the race posest	efained invention matter he some det determent is grangement, much mankement is a set family
	actual completion of the international search	Date of matting of		cards report
	any 1996 shailing address of the IRA/	Antherized officer		
Swedish (Patent Office 8-102 42 STOCKHOLM	Henrik Fehnin	ner	
Passimile !	No. +46 8 666 02 86 A/110 (second short) (July 1992)	Yataphene No.		

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

enternational application No.
PCT/FI 95/00369

	FC1/FL 35/	90203
C (Conties	ation). DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT	
Category	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relatent passages	Referent to daim No.
٨	INTERNATIONAL SWITCHING SYMPOSIUM, 1992, "Divarsification and Integration of Networks and Switching Technologies Towards the 21st Century", Yokohama, Japan, October 25-30, 1992 Proceeding Vol. 1, page 311	1-11
т .	IEEE TRANSACTIONS ON VEHICULAR TECHNOLOGY, Volume 44, No 3, August 1995, George L. Lyberopoulos et al, "Intelligent Paging Strategies for Third Generation Mobile Telecommunication Systems", obstract	1-11

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

ALIANTON

ANALOGO

Paron document cited in starth report due		year many anador	05/01/96 PCT/FI		95/00369 Publication date	
		Poblication data				
-A2-	0454648	30/10/91	AU-B- AU-A- CA-C- CN-A- US-A- VO-A-	785 207 105 515	3165 8591 8440 6214 3902 7621	04/11/93 27/11/91 21/05/94 13/11/91 06/10/92 14/11/91
				٠		
			•			
	(passes family squa					